This Page Is Inserted by IFW Operations and is not a part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning documents will not correct images, please do not report the images to the Image Problems Mailbox.

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

09-101986

(43) Date of publication of application: 15.04.1997

(51)Int.CL

GO6F 17/60 G06F 9/445

(21)Application number: 07-258507

(71)Applicant: FUJITSU LTD

(22)Date of filing:

05.10.1995

(72)Inventor: OKI HIROSHI

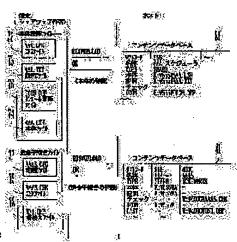
KAMATA SHINJI

HARA TAKASHI **OKADA TOSHIO** YAMAZAKI TOSHIYA

(54) SYSTEM AND METHOD FOR SETTLING ACCOUNT OF SOFTWARE

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To automatically clear the bill of a delivered software in the service of vending the software through a communication line. SOLUTION: The designer of software up loads a main body registration file and a money transfer procedure file through a communication network to a host computer. The host computer registers this information into a contents data base 81 and when a delivery request is received from a user, charging/ delivery is performed corresponding to the type of software. In the case of shareware, for example, the drop of price from account and the cancel of function limitation are simultaneously performed in place of the information of money transfer procedure file. Besides, the host computer can variously set prices by storing a price file describing the algorithm of price decision.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2000 Japan Patent Office

(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出顧公閱番号

特開平9-101986

(43)公開日 平成9年(1997)4月15日

(51) Int.Cl.*	識別記号	庁内整理番号	FΙ		技術表示箇所
G06F 17/60			G 0 6 F 15/21	Z	
9/445			9/06	420J	

審査請求 未請求 請求項の数14 OL (全 38 頁)

(21)出顧番号	特顧平7-258507	(71)出顧人	000005223
•	·	1	富士通株式会社
(22)出顧日	平成7年(1995)10月5日		神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番
			1号
	•	(72)発明者	神 宏志
			神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地
			富士通株式会社内
		(72)発明者	鎌田 紳二
			神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地
		İ	富士通株式会社内
		(74)代理人	弁理士 大管 義之 (外1名)
			
			最終頁に続く

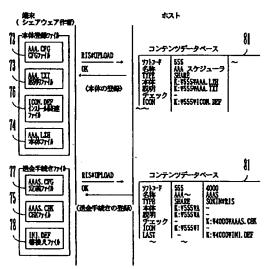
(54) 【発明の名称】 ソフトウェア代金決裁システムおよび方法

(57)【要約】

【課題】 通信回線を介してソフトウェアを販売するサービスにおいて、配送したソフトウェアの代金を自動的 に決裁することが課題である。

【解決手段】 ソフトウェアの作者は、本体登録ファイルと送金手続きファイルとを、通信ネットワークを介してホスト計算機にアップロードする。ホスト計算機は、これらの情報をコンテンツデータベース81に登録し、ユーザから配送要求を受け取ると、ソフトウェアのタイプに応じて課金・配送を行う。例えばシェアウェアの場合は、送金手続きファイルの情報に従って、代金引き落としと機能制限の解除とが同時に行われる。また、ホスト計算機は、価格決定のアルゴリズムを記述した価格ファイルを記憶することにより、多様な価格設定を実現することができる。

アップロードを示す図



【特許請求の範囲】

【請求項1】 ユーザの端末装置に通信ネットワークを 介してソフトウェアを配送する情報処理システムにおい

登録ソフトウェアの本体ファイルと管理情報とを含むソ フトウェア情報を記憶するソフトウェア情報記憶手段 Ł.

酸登録ソフトウェアの販売形態および価格に関する価格 情報を記憶する価格情報記憶手段と、

け取った時、前記価格情報記憶手段に記憶された前記価 格情報に基づいて該登録ソフトウェアの価格を決定し、 前記販売形態に応じた配送処理を行う処理手段とを備え ることを特徴とするソフトウェア代金決裁システム。

【請求項2】 前記処理手段が決定した代金を前記第1 のユーザに対して自動的に課金する課金手段をさらに備 えることを特徴とする請求項1記載のソフトウェア代金 決裁システム。

【請求項3】 前記処理手段は、前記ソフトウェア情報 および価格情報を第2のユーザの端末装置から受け取 り、前記ソフトウェア情報記憶手段および価格情報記憶 手段に登録するととを特徴とする請求項1記載のソフト ウェア代金決裁システム。

【請求項4】 前記登録ソフトウェアがシェアウェアの 場合、前記価格情報記憶手段は、シェアウェアの機能制 限の解除手続きを含む前記価格情報を記憶し、前記処理 手段は、代金の決裁時に該解除手続きに基づいて必要な 処理を行うことを特徴とする請求項1記載のソフトウェ ア代金決裁システム。

【請求項5】 前記処理手段は、前記第1のユーザの端 30 び価格に関する価格情報とを記憶する記憶手段と、 末からシェアウェア手続き用のフラグを受け取り、該フ ラグが立っていれば、前記シェアウェアの機能制限の解 除処理を行うことを特徴とする請求項4記載のソフトウ ェア代金決裁システム。

【請求項6】 前記処理手段は、前記第1のユーザの端 末の画面上にシェアウェア手続きを選択するメニューを 表示させ、該第1のユーザが該シェアウェア手続きを選 択すると、 該第1のユーザの端末から送られるシェアウ ェア手続き用のフラグが立つことを特徴とする請求項5 記載のソフトウェア代金決裁システム。

【請求項7】 前記処理手段は、前記解除処理におい て、前記シェアウェアの制限解除に必要なファイルを前 記第1のユーザの端末に送り、該第1のユーザの端末に 対して機能制限の解除を指示することを特徴とする請求 項5記載のソフトウェア代金決裁システム。

【請求項8】 前記処理手段は、前記解除処理におい て、前記第1のユーザに代金を課金したことを通知する 電子メールを、前記シェアウェアの登録者に対して発行 することを特徴とする請求項5記載のソフトウェア代金 決裁システム。

【請求項9】 ユーザの購入したソフトウェアのソフト ウェア識別子を含む購入履歴情報を記憶する購入履歴記 憶手段をさらに備え、前記処理手段は、前記第1のユー ザのユーザ識別子と該第1のユーザの端末のマシン識別 子とに応じて、前記購入履歴情報に含まれるソフトウェ ア識別子を参照し、前記価格情報に従って前記登録ソフ トウェアの価格を決定することを特徴とする請求項1記 載のソフトウェア代金決裁システム。

【請求項10】 ユーザの購入したソフトウェアのソフ 第1のユーザから前記登録ソフトウェアの配送要求を受 10 トウェア識別子を含む購入履歴情報を記憶する購入履歴 記憶手段をさらに備え、前記処理手段は、前記第1のユ ーザのユーザ識別子に応じて前記購入履歴情報に含まれ るソフトウェア識別子を参照し、前記価格情報に従って 前記登録ソフトウェアの価格を決定することを特徴とす る請求項1記載のソフトウェア代金決裁システム。

> 【請求項11】 ユーザの購入したソフトウェアのソフ トウェア識別子を含む購入履歴情報を記憶する購入履歴 記憶手段をさらに備え、前記処理手段は、前記第1のユ ーザの端末のマシン識別子に応じて前記購入履歴情報に 20 含まれるソフトウェア識別子を参照し、前配価格情報に 従って前記登録ソフトウェアの価格を決定することを特 徴とする請求項1記載のソフトウェア代金決裁システ

【請求項12】 ユーザのシステムに通信ネットワーク を介してソフトウェアを配送するソフトウェア配送セン ターに、該通信ネットワークを介してソフトウェアを登 録する情報処理システムにおいて、

登録ソフトウェアの本体ファイルと管理情報とを含むソ フトウェア情報と、該登録ソフトウェアの販売形態およ

該ソフトウェア情報および価格情報を、前記通信ネット ワークを介して前記ソフトウェア配送センターにアップ ロードするアップロード手段とを備えることを特徴とす る端末装置。

【請求項13】 ユーザの端末装置に通信ネットワーク を介してソフトウェアを配送する情報処理システムにお ける記憶媒体であって、

登録ソフトウェアの本体ファイルと管理情報とを含むソ フトウェア情報と、該登録ソフトウェアの販売形態およ 40 び価格に関する価格情報とを、第1のユーザから受け取

第2のユーザから前記登録ソフトウェアの配送要求を受 け取った時、前記価格情報に基づいて該登録ソフトウェ アの価格を決定し、前記販売形態に応じた配送処理を行 う処理手段とを備えることを特徴とする記憶媒体。

【請求項14】 ユーザの端末装置に通信ネットワーク を介してソフトウェアを配送する方法において、

登録ソフトウェアの本体ファイルと管理情報とを含むソ フトウェア情報と、該登録ソフトウェアの販売形態およ 50 び価格に関する価格情報とを、第1のユーザから受け取

(3)

ŋ.

第2のユーザから前記登録ソフトウェアの配送要求を受 け取った時に、前記価格情報に基づいて該登録ソフトウ ェアの価格を決定し、前配販売形態に応じた配送処理を 行うことを特徴とするソフトウェア代金決裁方法。

3

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、通信回線を介して ソフトウェアをユーザの端末装置にインストールするサ ェア代金決裁システムとその方法に関する。

[0002]

【従来の技術】近年のパソコン通信等の発達に伴い、通 信回線を介してソフトウェアを入手したいというユーザ の希望が生じているが、とのようなソフトウェアの配送 を自動的に行う本格的なシステムは実現していない。ソ フトウェアの自動配送を行うには、まずユーザが希望す るソフトウェアを自宅の端末装置から配送センターに知 らせ、ユーザから通知を受けた配送センターは通信回線 送信するという形式が考えられる。

【0003】とのようなソフトウェアの自動配送を実現 するために、先願の「リモートインストールシステムお よび方法」(特願平7-1797)が考案された。以 下、図面を参照しながら先願の技術について説明する。 【0004】図28は、先願のリモートインストールシ ステムの構成図である。図28のリモートインストール システムは、ソフトウェアの配送センターにあるホスト 計算機21、ユーザの端末23、およびこれらを結ぶ通 信回線22から成る。端末23は、例えば配送センター 30 から遠く離れたユーザの自宅にあるパーソナルコンピュ ータであり、通信回線22は例えばパソコン通信のネッ トワーク用の回線であるものとする。

【0005】ホスト計算機21は、図示されない格納領 域内に配送可能な複数のソフトウェアを含むソフトウェ ア群35と、そのソフトウェア群35から特定のソフト ウェアを選択するときに用いるキーワードのリストを保 持する第1キーテーブル32および第2キーテーブル3 3を格納している。

【0006】ユーザが端末23からホスト計算機21に 40 キーワードのリストを要求すると、ホスト計算機21は 第1キーテーブル32、第2キーテーブル33を順次送 信して、それらに含まれるキーワードを端末23の表示 装置24の画面に表示させる。ユーザは表示されたキー ワードから希望するソフトウェアに対応するものを選 び、ホスト計算機21に通知する。

【0007】ホスト計算機21は通知されたキーワード に該当するいくつかのソフトウェアの名称を含むメニュ ーを表示装置24の画面に表示させ、ユーザはその中か

通知する。そして、ホスト計算機21はソフトウェア群 35からユーザの選んだソフトウェアのコンテンツ(フ ァイル)を取り出し、端末23のハードディスク25に 設定された配送(宅配、またはディストリピューショ ン) 用のディレクトリD: ¥SOUKOに格納する。 【0008】 このとき、宅配されたソフトウェアを起動 するためのアイコン37が自動的に登録され、表示装置 24の画面上でディレクトリD:¥SOUKOに対応し て設けられた倉庫ウィンドウ36内に表示される。例え ービスに係り、ソフトウェアの代金を決裁するソフトウ 10 ば端末23がWINDOWSを搭載している場合は、宅 配されたソフトウェアはWINDOWSのプログラムマ ネージャに登録される。以後、ユーザはアイコン37を マウス等の入力装置を用いてクリックするだけで、宅配 されたソフトウェアを使用することができる。

【0009】端末23が装備するハードウェアやソフト ウェアツール等の動作環境を記述した環境ファイル31 は端末23内で生成され、ホスト計算機21のアクセス 時にホスト計算機21に送られる。ホスト計算機21は 受け取った環境ファイル31を各ユーザ毎に保持し、ユ を介して要求されたソフトウェアをユーザの端末装置に 20 ーザが選んだソフトウェアが動作可能かどうかのチェッ クに用いる。

> 【0010】また、ホスト計算機21はユーザ毎に個別 の設定ファイル34を用意し、ユーザが選んだソフトウ ェアの動作に必要なファイル一式とその格納場所をこれ に記述する。そして、それらのファイル―式とともに設 定ファイル34を端末23に一括して送り、端末23に ソフトウェアの自動インストールを行わせることができ

> 【0011】次に、図29から図31までを参照しなが ら、図28のリモートインストールシステムによるソフ トウェアの宅配の動作フローを説明する。図29におい て、ユーザAの端末23は通信用の端末ソフトのインス トール時に動作環境の情報を取得し、取得した情報を設 定した環境ファイル38を作成する(ステップS1)。 このとき、ユーザの端末の機種や宅配に使用する格納場 所SOUKO等の取得に時間のかかる情報、あるいは、 場合によってユーザに問い合わせなければならない情報 を取得する。

【0012】格納場所SOUKOの決定にあたっては、 端末23はハードディスク25に所定の容量以上の空き 領域があるかどうかを調べ、空き領域があればそのルー トに宅配用のディレクトリを作成する。このときディレ クトリ名等は端末23が自動的に生成し、ユーザAはそ れを確認する作業のみを行う。したがって、ユーザAは ディレクトリ名等を入力する必要がない。

【0013】ととでは、ユーザAの機種はTOWNSで あり、SOUKOのディレクトリはD:\SOUKO (ドライブDのディレクトリSOUKO) であることが 環境ファイル38に書き込まれる。ユーザAは、必要が ら希望するソフトウェアを選んで、ホスト計算機21に 50 あればD:¥SOUKOを他のディレクトリに変更する

ともできる。

【0014】既に設定されているパーティションに所定 の容量の空き領域がなければ、別のパーティションの空 き領域が一番大きい場所を探して、そこに宅配用のディ レクトリを作成する。具体的には、ディレクトリD:¥ SOUKOが一杯になったとすると、端末23が"D: ¥SOUKOが一杯です。倉庫をF: ¥SOUKOに変 更します。よろしいですか。" 等のメッセージを表示装 置24の画面に表示する。ユーザAがこれを承認する と、F: ¥SOUKOが新たにSOUKOのディレクト 10 ン、パズル/クイズ、・・・が格納されている。 リとなる。所定の容量の空き領域がどのハードディスク にもなかったときは、"残念ながらディスク容量が足り ません。ディスクを増設してください。" 等のメッセー ジが表示される。

5

【0015】次に、端末ソフトの起動時(ホスト計算機 21へのアクセス時) に、ハードディスクやメモリの状 況等のインストール後に変化した可能性のある情報を取 得する(ステップS2)。 ととでは、ユーザAのハード ディスクがドライプDにあり、空き容量が300Mバイ トであることが環境ファイル38に書き込まれる。こう 20 ドを選び端末23に入力する(図30、ステップS して作成された環境ファイル38の内容は、ユーザAが ホスト計算機21にアクセス(接続)したときに、コマ ンドRIS SENDENVによりホスト計算機21に 送信される(ステップS3)。

【0016】ホスト計算機21は受信した情報をユーザ A環境ファイル39として保持する。ユーザA環境ファ イル39には、機種、ハードディスク情報HD、格納場 所SOUKOのほかに、使用しているOS(オペレーテ ィングシステム)とその格納場所が記述されている。と あり、その格納場所WINDIRはD:¥WINDOW Sであることがわかる。

【0017】ホスト計算機21からコマンドRIS S ENDENVに対するレスポンスとしてRIS SEN DENV*RESP OKを受け取ると、端末23はコ マンドRIS_KEYLISTにより第1キーリストを 要求する(ステップS4)。とれに応じて、ホスト計算 機21は第1キーテーブル32の内容をRIS KEY LIST*RESPとともに送り返す。ここでは、第1 対応するキーワードとして、OS/基本ソフト、開発支 授、ゲーム、・・・が格納されている。

【0018】 これらのキーワードが第1キーリストとし て表示装置24の画面に表示されると(ステップS 5)、ユーザAはそれらの中から第1キーワードを選び 端末23に入力する(ステップS6)。すると、端末2 3はユーザAの選んだ第1キーワードのキー番号ととも に、第2キーリストを要求するコマンドRIS KEY LISTをホスト計算機21に送る(ステップS7)。

択し、それに対応するキー番号3がホスト計算機21に 送られる。

【0019】第2キーリストを要求されたホスト計算機 21は、受け取ったキー番号に対応して第1キーテーブ ル32内に格納されているポインタを用いて、対応する 第2キーテーブル33を求め、その内容をRIS_KE YLIST*RESPとともに送り返す。ここでは、第 2キーテーブル33には、キー番号51、52、53、 ・・・に対応するキーワードとして、RPG、アクショ

【0020】第2キーテーブルは第1キーテーブル32 内のキーワードに対応して一般に複数設けられており、 その数は第1キーテーブル32内のキーワードの数と同 じか、またはそれより少ない。後者の場合には、第1キ ーテーブル32内の2つ以上のキーワードが同じ1つの 第2キーテーブルを指すことになる。

【0021】第2キーテーブル内のキーワードが第2キ ーリストとして表示装置24の画面に表示されると(ス テップS8)、ユーザAはそれらの中から第2キーワー 9)。すると、端末23はユーザAの選んだ第1および 第2キーワードのキー番号とともに、第1および第2キ ーワードの両方に該当するソフトウェアのリストを要求 するコマンドRIS LISTをホスト計算機21に送

る(ステップS10)。ととでは、ユーザAは第2キー

ワードとしてアクションを選択し、それに対応するキー

番号52がホスト計算機21に送られる。

【0022】ソフトウェアのリストを要求されたホスト 計算機21は、第1および第2キーワードの2つのキー とでは、ユーザAの端末23のOSはWINDOWSで 30 番号を持つソフトウェアをソフトウェア群35の中から 検索する。このとき、検索条件として第1キーワードと 第2キーワードとを区別せずに、フラットに検索を行 う。また、機種やOSの種別はデフォルトのキーとして 扱い、これらも加味した上で検索する。これにより、例 えばTOWNS以外の機種専用のソフトウェアが検索さ れてくることが防止される。

【0023】そして、該当するソフトウェアの名称と番 号のリストをRIS LIST*RESPとともに端末 23に送る。ここでは、キー番号3と52を持つテトリ キーテーブル32には、キー番号1、2、3、・・・に 40 ス、パチンコ等のソフトウェアが該当するので、それら の名称がそれぞれのソフトウェア番号5、30等ととも に端末23に送られる。

【0024】ソフトウェアのリストが表示装置24の画 面に表示されると(ステップS11)、ユーザAはそれ らの中から希望するソフトウェアを選び、端末23に入 力する(ステップS12)。すると、端末23はユーザ Aの選んだソフトウェアの番号とともに、ユーザAの環 境がそのソフトウェアの動作に適するかどうかのチェッ クを要求するコマンドRIS CHKENVをホスト計 ここでは、ユーザAは第1キーワードとしてゲームを選 50 算機21に送る(ステップS13)。ここでは、ユーザ

Aはテトリスを選択し、それに対応するソフトウェア番・ 号5がホスト計算機21に送られる。

【0025】ユーザAが選択したソフトウェアの番号を 受け取ったホスト計算機21は、その番号に対応するソ フトウェアの動作環境とユーザAの端末23の環境との 整合性を調べるためのチェックスクリプト40を用意 し、環境チェックを行う。このチェックはチェックスク リプト40の実行プログラムと端末23の端末ソフトと の間のやりとりにより自動的に行われるので、ユーザA は環境チェックが行われていることを必ずしも意識する 10 るといったような事故が未然に防止される。 必要はない(ステップS14)。ユーザAに何らかの問 い合わせを行う必要が生じたときにのみ、ホスト計算機 21がその問い合わせを行う。

【0026】とこでは、ユーザAが選択したテトリスの 動作環境として、OSがWINDOWS、機種がTOW NS、PC98等、推奨ディレクトリ (DIR) 名がT ETであることが記述されている。これに対して、ユー ザA環境ファイル39には、機種がTOWNS、OSが WINDOWSと記述されており、両者を比較すること によって機種とOSが適合していることがわかる。

【0027】次に、テトリスのチェックスクリプト40 を見るとユーザA側の格納場所WINDIRにVBRJ P200. DLLというファイルがあるかどうか調査す るためのコマンド"ST4 @WINDIR@VBRJ P200. DLL" があるので (MQ1)、ホスト計算 機21はこれをRIS CHKENV*RESPととも に端末23に送る。このとき、ホスト計算機21はユー ザA環境ファイル39を参照して、@WINDIR@を D: ¥WINDOWSに置き換えて送る。ととで、@は 0. DLLはテトリスの動作に必要なファイルの1つで ある。

【0028】とのコマンドを受け取った端末23は、ド ライブDのディレクトリWINDOWSにファイルVB RJP200. DLLがあるかどうか調べ、その結果を ANSとしてホスト計算機21に送り返す。ここでは、 該当するファイルがなかったのでANS=OFFが送り 返される。

【0029】端末23にファイルVBRJP200. D LLがないことを知ったホスト計算機21は、チェック スクリプト40に従って (MQ2)、"VBRJP20 0をコピーしてよいか?"という問い合わせを端末23 に送り、この問い合わせが表示装置24の画面に表示さ れる。ユーザAは表示された問い合わせに対する回答を 入力し、端末23がその回答をホスト計算機21に送り 返す。ここでは、ANS=はい が送り返され、ホスト 計算機21はチェックスクリプト40に従って、リモー トインストールを承諾し(RIS=OK)、VBRJP 200. DLLのコピーを指示するフラグF2をONに する(MA2).

【0030】もし、ファイルVBRJP200. DLL が端末23の指定されたディレクトリにあった場合はA NS=ONが送り返されるので、その時点でRIS=O Kとなる(MA1)。

【0031】このように環境チェックを自動的に行うと とにより、ユーザAの環境に適合しないソフトウェアが 配送されるのを防ぐことができる。例えば、あるパッケ ージソフトウェアを通信回線22を介して購入した後 に、特定のドライバがないとそれが動作しないことを知

【0032】RIS=OKとなるとホスト計算機21は 環境チェックを終了し、判定結果(JUDGE=OK) とともに、配送先のディレクトリSOUKODIRを端 末23に送る。このSOUKODIRは、ユーザA環境 ファイルに格納されているSOUKOのディレクトリで あるD: ¥SOUKOの下にテトリスの推奨ディレクト リであるTETをサブディレクトリとして付加した形式 で指定される。

【0033】とのとき同時に、インストールの可否(R 20 IS)、インストールプログラム(インストーラ)のア イコン登録の有無(ICON)、およびダウンロードの 可否(DLOAD)が端末23に送られる。 これらのフ ラグRIS、ICON、DLOADにより、ホスト計算 機21はインストール、インストーラのアイコン登録、 ダウンロードのうちのどれが可能かを端末23に通知す る。

【0034】インストールとはユーザAの選んだソフト ウェアを端末23のシステム、例えばWINDOWSに 登録して、端末23上で使用可能にすることを意味す ワイルドカードを表す。また、ファイルVBRJP20 30 る。したがって、この場合はそのソフトウェアの実行フ ァイルをWINDOWS上でアイコン登録する作業まで を含む。これに対して、インストーラのアイコン登録と はインストールを実行するプログラムを端末23上でア イコン登録するととを意味する。

> 【0035】 ことでは、インストールとダウンロードが 許諾され(RIS=OK、DLOAD=OK)、インス トーラのアイコン登録は行わない (ICON=NG) と いう条件が提示される。複雑なインストールプログラム を持つソフトウェアの場合には、インストールが許諾さ 40 れる代わりにインストーラのアイコン登録が必要である 旨が提示される。また、WINDOWSを搭載している 端末からTOS(TOWNSのOS)用のアプリケーシ ョンを要求されたような場合には、ダウンロードのみが 許諾される。

> 【0036】次に、端末23の端末ソフトはインストー ル、インストーラのアイコン登録、ダウンロードの順に 優先順位をつけて、より優先順位の高いものをデフォル トとして設定し、表示装置24の画面に表示する。 ここ では、ホスト計算機21により許諾されたインストール 50 とダウンロードのうち優先順位のより高いインストール

がデフォルトとして設定され、インストール方法選択ウィンドウに表示される。

【0037】図32は、インストール方法選択ウィンドウの表示例を示している。図32において、「システム登録」がインストールに相当し、これがデフォルトで選択されている。

【0038】ユーザAは表示されたインストール方法を確認して、確認した旨を入力する(ステップS15)。また、ユーザAはことで表示された設定を変更することもできる。例えば、インストーラのアイコン登録を行い 10たいときは、図32のインストール方法選択ウィンドウ内の「インストーラのアイコン登録」を選択して入力する。

【0039】基本的には、ユーザAは手間をかけずにできあいのインストールを行いたい場合は「システム登録」を選択し、細かいインストール設定を自分で行いたい場合は「インストーラのアイコン登録」を選択し、格納場所を後で変更したい(別の機種の端末にインストールしたい)場合は「ダウンロード」を選択する。「ダウンロード」を選択すれば、端末23の機種とは異なる機20種用のソフトウェアを入手して動作するかどうか試してみることも可能になる。

【0040】次に、端末23はホスト計算機21から指示された宅配用のサブディレクトリD:¥SOUKO¥TETを、ハードディスク25内に自動的に生成する(ステップS16)。 ここでもし、端末23にサブディレクトリD:¥SOUKO¥TETが既に存在している場合は、例えばD:¥SOUKO¥TET 001というサブディレクトリをつくり、これも既に存在している場合はD:¥SOUKO¥TET 002というサブデ 30ィレクトリをつくる。

【0041】テトリスのファイル本体41はファイルTET1. LZH(F1)とVBRJP200. DLL(F2)とから成り、TET1. LZHは4つのファイルTETRIS. EXE、TOWNS. DRV、PC98. DRV、およびMAC. DRCを圧縮してできている。TET1. LZHを圧縮前の状態に伸長(解凍)するとこれらの4つのファイルに分かれるが、TET1. LZHの解凍はホスト計算機21から端末23に配送された後に行われる。

【0042】宅配用のサブディレクトリを生成した端末23は、リモートインストールの開始を依頼するコマンドRIS_INSTALLを選択したソフトウェアの番号とともにホスト計算機21に送る(図31、ステップS17)。これを受けて、ホスト計算機21は送られた番号に対応するソフトウェアのリモートインストールを開始する。リモートインストールは、ホスト計算機21が作成したテトリスのインストールスクリプト42に従って、ホスト計算機21と端末23の間のやりとりにより自動的に行われる(ステップS18)。

【0043】インストールスクリプト42には、まずファイルTET1. LZHをユーザA側の格納場所@SOUKO@にダウンロードすることを指示する記述がある。そこで、ホスト計算機21は@SOUKO@をSOUKODIR=D:¥SOUKO¥TETに置き換えて、ハードディスク25のサブディレクトリD:¥SOUKO¥TETにTET1. LZHをダウンロードすス

【0044】端末23からダウンロードの完了(OK) を通知されると、次にホスト計算機21は、@WIND IR@をD: ¥WINDOWSに置き換えて、ハードディスク25のディレクトリD: ¥WINDOWSにVB RJP200. DLLをダウンロードする。

【0045】端末23からダウンロードの完了(OK)を通知されると、次にホスト計算機21は、格納場所@SOUKO@(D:\#SOUKO\#TET)にダウンロードしたTET1.LZHを解凍する指示、LHAXD:\#SOUKO\#TET\#TET1.LZHを送る。これを受けて、端末23はTET1.LZHを前述した4つのファイルTETR1S.EXE、TOWNS.DRV、PC98.DRV、およびMAC.DRCに解凍する。これらの4つのファイルはTET1.LZHと同じサブディレクトリD:\#SOUKO\#TETに保持される。

【0046】端末23から解凍の完了(OK)を通知されると、次にホスト計算機21は、格納場所@SOUKO@(D: \(\fomage SOUKO\) をでいる。DRVというファイルを格納場所@WINDIR@(D: \(\fomage WINDIR@(D: \(\fomage WINDIR@(D: \(\fomage WINDIR@(D: \(\fomage WINDIR@(D: \(\fomage WINDOWS\)) とないうファイル名をFONT。DRVで変更する指示。MOVE D: \(\fomage SOUKO\) \(\fomage TOWNS\) DRV D: \(\fomage WINDOWS\) \(\fomage FONT\) DRVを送る。Cのとき、ホスト計算機21はユーザA環境ファイル39を参照して、機種@をTOWNSに置き換えて送る。Cれを受けて、端末23はサブディレクトリD: \(\fomage SOUKO\) \(\fomage TOWNS\) DRVをディレクトリD: \(\fomage WINDOWS\) \(\fomage SOUKO\) \(\fomage TOWNS\) \(\fomage SOUKO\) \(\fomage TOWNS\) \(\fomage TOWNS\) \(\fomage SOUKO\) \(\fomage TOWNS\) \(\fomage TOW

【0047】端末23からファイル移動およびリネーム の完了(OK)を通知されると、次にホスト計算機21 は、ファイルTETRIS. EXEのアイコン登録を行う指示、ICON TETRIS. EXEを送る。これを受けて、端末23はサブディレクトリD: ¥SOUK O¥TETのファイルTETRIS. EXEをアイコン化して端末23内に登録する。これにより、表示装置24の画面に表示された倉庫ウィンドウ36内に、例えばTETRIS. EXEを起動するアイコン37が表示され、アイコン37をクリックすればテトリスが動作を開始する。

50 【0048】端末23からアイコン登録の完了(OK)

(7)

を通知されると、ホスト計算模21はRETURNを送 り返してリモートインストールの終了を端末23に通知 し、一違のインストール作業を終了する。 リモートイン ストールの終了を通知された端末23は、ユーザAの指 示に従って次のソフトウェアの選択とそのリモートイン ストールを行うか、あるいは処理を終了する(ステップ S19).

【0049】ステップS18のインストール時に、イン ストールするソフトウエェアがそのダウンロード先の格 納場所の空き容量に比べて大きければ、格納場所を変更 10 してダウンロードする。

【0050】次に、図33から図38までを参照しなが ら、リモートインストールのプロトコルの例と第1およ び第2のキーワードの表示例について説明する。図33 は、ステップS3の端末23によるホスト計算機21へ のアクセス時に、端末23が環境情報を送るプロトコル の一例を示している。図33のプロトコルにおいて、リ クエストID(RID)、端末を特定するマシンID (MID)、日時 (TIME) に続いて、端末23に関 するマシン情報(MACHINE:)が記述されてい

【0051】MACHINE:の中のドライブ情報(D RV:) には、容量やドライブ名等のハードディスク2 5に関する情報が記述されている。例えば、PARTI NF:の中のCAPACITYはそのパーティションの 容量を表し、VACANTはそのうちの空き容量を表 し、DRVNAMEはそのパーティションに対応するド ライブ名を表す。

【0052】DRV: に続いて、宅配用の格納場所であ DOWS) の格納場所であるディレクトリWINDIR が記述されている。 ここでは、SOUKODIR=D: ¥RIS¥SOUKOであり、WINDIR=D:¥W INDOWSである。その次には、メモリに関する情報 (MEM:) がある。このSOUKODIRを指定する ことにより、端末23はホスト計算機21に宅配先を通 知する。

【0053】そして、MACHINE:に続いて、端末 23のマシンパスワード (MPSWD) 等が記述され る。図34は、ステップS14の環境チェックの終了時 40 に、ホスト計算機21がSOUKODIRにサブディレ クトリを付加して送り返すプロトコルの一例を示してい る。図34のプロトコルにおいて、RID、環境チェッ クの判定結果(JUDGE) に続いて、宅配先に関する 情報(STRPLACE:)が記述されている。

【0054】STRPLACE:の中のSOFTはステ ップS12でユーザが選択したソフトウェアの番号を表 し、WORKDIRは作業領域を表し、SOUKODI Rはホスト計算機21が指定した宅配先を表す。 ことで

であり、SOUKODIRは図33のSOUKODIR にサブディレクトリ名FMを付加した形になっている。 【0055】STRPLACE:に続いて、作業領域の サイズWORKSIZおよび宅配先のサイズSOUKO SIZが記述されている。図35は、ステップS4から S9において、ホスト計算機21が第1および第2キー リストを端末23に送り、ユーザAの選択したキーワー ドのキー番号を端末23が送り返すプロトコルの一例を 示している。図35のプロトコルにおいて、端末23が コマンドRIS KEYLISTにより第1キーリスト を要求すると、ホスト計算機21がレスポンスとしてR IS KEYLIST*RESPとともに第1キーテー ブルの内容KEYLIST:を送り返す。このKEYL IST:内には、キー番号KEY=1、2、3、・・・ に対応してキーワードNAME = "OS/基本ソフ ト"、"開発支援"、"ゲーム"、・・・が記述されて いる。

12

【0056】次に、端末23がコマンドRIS KEY LISTとともに、ユーザAの選択した第1キーワー 20 ド"ゲーム"のキー番号3を送ると、ホスト計算機21 がレスポンスとしてRIS KEYLIST*RESP とともに、キー番号3に対応する第2キーテーブルの内 容KEYLIST:を送り返す。このKEYLIST: 内には、キー番号KEY=51、52、53、54、5 5、・・・に対応してキーワードNAME="RP G"、"アクション"、"パズル/クイズ"、"シミュ レート"、"冗談"、・・・が記述されている。

【0057】そして、端末23はコマンドRIS LI STとともに、ユーザAの選択した第2キーワード"ア る倉庫ディレクトリSOUKODIRと、OS (WIN 30 クション"および"冗談"のキー番号52および55を ホスト計算機21に送り、3つのキー番号3、52、5 5を持つソフトウェアのリストを要求する。ここでは、 既におくった第1キーワードのキー番号3はホスト計算 機21が記憶しているので、第2キーワードのキー番号 52および55のみが送られる。

> 【0058】図36は、第1および第2キーワードの表 示例を示している。図36における第1および第2キー ワードは図35のそれらとは異なっている。ユーザAが 見ている表示装置24の画面には、例えば画像、ゲーム 等の第1キーワードが表示され、ユーザAが第1キーワ ードを選択すると、次にツール、テキスト、DOS、W IN、画像、音声、ゲーム等の第2キーワードが表示さ れる。第2キーワードの中には、画像、ゲームのように 第1キーワードと重複するものも含まれる。

【0059】ユーザAは、表示されたいずれのキーワー ドも選択することができる。例えば、第1キーワードと して画像を選び、第2キーワードとしてツール、DO S、ゲーム等を選んだり、あるいは第1キーワードとし てゲームを選び、第2キーワードとしてDOS、WI は、WORKDIRは図33のSOUKODIRと同じ 50 N、画像、音声等を選ぶ。また、ユーザAは第2キーワ ードとして2つ以上のキーワードを同時に選択すること もできる。

【0060】一般に、ソフトウェア群35の中から希望 するソフトウェアを選択するためのキーワードは多数あ るので、これらを一度に全部表示すると見づらく、まっ たく必要のないものも表示される。そこで、これを単純 なツリー構造のメニューにして表示すると、最初に選択 するキーワードが重要な役割を果たし、そこで選択を誤 ると欲しいソフトウェアは得られなくなってしまう。

【0061】そこで、図36のように重複を許して2つ 10 の階層でキーワードを表示することにより、ユーザは多 数のキーワードの中から必要なものをより柔軟に選びだ すことが可能になる。尚、キーワードの階層は2階層に 限らず、より多くの階層に分けて表示してもよい。

【0062】ソフトウェア群35の各ソフトウェアのコ ンテンツは、あらかじめいくつかのキーワードと関係付 けられて格納されている。例えば図36において、ソフ トAはゲーム、画像、DOSの3つのキーワードを持 ち、ソフトBは画像、ツール、WIN、ゲームの4つの ムの2つのキーワードを選択すると、これらの2つのソ フトウェアを含むリストがホスト計算機21から送られ てきて画面に表示される。

【0063】図37は、ステップS3のホストアクセス 時において、端末23からホスト計算機21へ送られる 環境情報の送信ブロトコルの他の例を示している。図3 7のプロトコルにおいて、マシン情報MACHINE: の中のMODELは、ステップS1において端末ソフト のインストール時に取得した情報で、端末23の機種T OWNSを表す。また、PARTINF:の中のVAC 30 が可能であることを意味する。 ANTは、ステップS3のホスト計算機21へのアクセ スの前(ステップS2)に取得した情報で、対応するパ ーティションの空き容量を表す。

【0064】図38は、ステップS14における環境チ ェックとその後のステップS17におけるインストール 開始のプロトコルの一例を示している。図38のプロト コルにおいて、まず端末23はコマンドRIS_CHK ENVとともにユーザAの選んだソフトウェアの番号 (ソフトコード) SOFT=5をホスト計算機21に送 り、環境チェックを要求する。

【0065】ホスト計算機21は、まずVBRJP20 0. DLLというファイルが端末23のシステムディレ クトリにあるかどうか調査するための指示CHKEX E: を、レスポンスRIS CHKENV*RESPと ともに端末23に送る。CHKEXE:には、TAG ="VBRJP200. DLL"、コマンドCMD=" ST4 D: \WINDOWS\SYSTEM\VBR JP200、DLL"、作業用ディレクトリの指定WO RKDIR="D:\RIS\KOBUTA"、宅配先 のディレクトリの指定SOUKODIR="D:\frac{PRI}{R} 50 スト計算機21との通信を行わなければならないので、

S¥KOBUTA"等が記述されている。

【0066】 端末23は、ドライプDのディレクトリ♥ INDOWS¥SYSTEMにファイルVBRJP20 O. DLLがあるかどうか調べ、その結果をRESUL T:としてホスト計算機21に送り返す。RESUL T:には、対応するTAG="VBRJP200. DL L"とともに調査結果VAL="OFF"が記述されて いる。とれは、ファイルVBRJP200. DLLがシ ステムディレクトリになかったことを意味する。

【0067】そとで、ホスト計算機21は、選択された ソフトウェアをインストールしてよいかどうかをユーザ に問い合わせる指示ASKCHK:を、レスポンスRI SCHKENV*RESPとともに端末2.3に送る。A SKCHK:には、TAG="Q1"、表示すべき質問 文QUERY="とのソフトを実行するためには~イン ストールしてもよろしいですか?"、および回答のフォ ーマットANS:が記述されている。

【0068】端末23は、ユーザAが入力した回答をR ESULT:として、コマンドRIS CHKENVと キーワードを持つ。したがって、ユーザAが画像とゲー 20 ともにホスト計算機21に送り返す。RESULT:に は、対応するTAG="Q1"とともに回答結果VAL ="OK"が記述されている。これは、ソフトウェアを インストールしてもよいという意味である。

> 【0069】そとで、ホスト計算機21は、他に動作環 境上の障害がなければ、レスポンスRIS CHKEN V*RESPとともに環境チェック結果JUDGE=" OK"を端末23に送る。これは、ファイルVBRJP 200. DLLがないことを除いて、ソフトコード5番 のソフトウェアの動作環境が整っており、インストール

> 【0070】環境チェックの結果が"OK"となったの で、端末23はコマンドRIS_INSTALLととも に、インストール方法の種別TYPE="RIS"、宅 配先の指定STRPLACE: 等をホスト計算機21に 送り、インストールを要求する。STRPLACE:に は、インストールするソフトウェアのソフトコードSO FTとともに、作業用ディレクトリWORKDIR、宅 配先のディレクトリSOUKODIRが記述されてい

【0071】以後、ホスト計算機21は指定された方法 40 でソフトウェアのインストールを行う。インストールの 際には、例えば図31のステップS18で説明したよう にホスト計算機21から送られるコマンドにより、端末 23がファイルを解凍して、コピーして、システムに登 録するという逐次作業を行う。これらの作業が完了した かどうかは、端末23がレスポンスとして逐次送り返す ので、ホスト計算機21はインストール作業の進行状況 を最後まで監視することができる。

【0072】しかしこの方法では、端末23が頻繁にホ

通信の効率が悪くなる。そとで、ホスト計算機21がイ ンストール作業のコマンドを記述した設定ファイルを用 意し、これを端末23に渡して自動インストールを行わ せる方法が考えられる。

【0073】図39は、設定ファイルを用いた自動イン ストールのフローチャートである。図39のインストー ル作業は、図30のステップS16におけるサブディレ クトリの生成の後に行われる。

【0074】端末23は、まずコマンドRIS INS 1に送る(ステップS21)。これを受けて、ホスト計 算機21は送られた番号に対応するソフトウェアのリモ ートインストールを開始する。リモートインストール は、ホスト計算機21が作成したテトリスのインストー ルスクリプト43に従って、ホスト計算機21と端末2 3の間のやりとりにより自動的に行われる(ステップS

【0075】ホスト計算機21は、まず@SOUKO@ をSOUKODIR=D: \SOUKO\TETに置き SOUKO¥TETにファイルTET1. LZHをダウ ンロードする。

【0076】端末23からダウンロードの完了(OK) を通知されると、次にホスト計算機21は、@WIND IR@をD: ¥WINDOWSに置き換えて、ハードデ ィスク25のディレクトリD: \WINDOWSにVB RJP200. DLLをダウンロードする。

【0077】端末23からダウンロードの完了(OK) を通知されると、次にホスト計算機21は、@SOUK 末23が行うべき作業のコマンドを記述したユーザA用 設定ファイル44 (SETUP、INF)を、ハードデ ィスク25のディレクトリD:\SOUKOにダウンロ ードする。このとき、ホスト計算機21はステップS1 8と同様にユーザA環境ファイル39を参照して、設定 ファイルSETUP. INFに含まれる機種、SOUK O、WINDIR等の情報をユーザA用の情報に書き換 えて送る。設定ファイルSETUP.INFには、ファ イルTET1. LZHを解凍し、ファイルTOWNS. DRVを移動してリネームし、ファイルTETRIS. EXEをシステムに登録する一連の作業が記述されてい

【0078】端末23からダウンロードの完了(OK) を通知されると、次にホスト計算機21は、設定ファイ ルSETUP. INFの記述に従って自動インストール を行う指示INSTALL D: \YSOUKO\YSET UP. INFを端末23に送る。

【0079】これを受けて端末23は、設定ファイルS ETUP. INFの記述に従って自動インストールを行 う。端末23は、まずコマンドLOG OFFによりホ 50 する必要がない。

スト計算機21との間の回線を遮断する。これ以降は、 通信回線22を使用しないので通信料金もかからない。 次に、コマンドLHA X D:\SOUKO\TET ¥TET1. LZHにより、ファイルTET1. LZH を前述した4つのファイルTETRIS. EXE、TO WNS. DRV、PC98. DRV、およびMAC. D RCに解凍する。

【0080】次に、端末23はコマンドMOVE D: ¥SOUKO¥TET¥TOWNS. DRV D:¥W TALLをソフトウェアの番号とともにホスト計算機2 10 INDOWS¥FONT. DRVにより、ファイルTO WNS. DRVをディレクトリD:\SOUKO\TE TからD: \WINDOWSに移動させて、そのファイ ル名をFONT、DRVに変更する。次に、コマンドI CON TETRIS. EXEにより、ファイルTET RIS. EXEをアイコン化して端末23内に登録す る。そして、コマンドPOFFにより電源をオフにし、 インストール作業を終了する。

【0081】設定ファイルを用いた自動インストールで は、ホスト計算機21が作業終了の最終確認をすること 換えて、ハードディスク25のサブディレクトリD:¥ 20 はできないが、通信回数を削減することにより通信回線 22の使用効率を高めることができる。また、ソフトウ ェアの購入前に機種等のインストール条件を解決して、 後は自動的にインストールが行われる。

【0082】図40は、他の形式の設定ファイルの一例 を示している。図40の設定ファイルにおいて、〔Ds tDirs]はファイルの格納先のリストであり、〔F iles〕は格納すべきファイルのリストである。ここ では、ユーザが希望するソフトウェアの実行ファイルS oft2. ExeをディレクトリD: \RIS\KOB O@をSOUKO=D:\SOUKOに置き換えて、端 30 UTAに格納し、TOWNS用のドライバであるTOW NS. DRVの名称をFONT. DRVに変更してディ レクトリD:¥WINDOWS¥SYSTEMに格納す るととが記述されている。

> 【0083】設定ファイルの生成時には、〔DstDi rs)は1=SOUKODIR、2=WINDIRと記 述されるが、ホスト計算機21が実際のSOUKODI R、WINDIRの情報を得た時点で、1=D:¥RI S¥KOBUTA, 2=D:¥WINDOWS¥SYS TEMと書き換えられる。このように、設定ファイルの 40 中の設定条件は動的または選択的に変更することができ

【0084】以上説明したように、先願によれば、配送 センターから通信回線を介して、ユーザの希望するソフ トウェアをその端末装置に自動的にインストールすると とが可能になる。これを利用して、通信回線を介してソ フトウェアをユーザに販売することも可能になる。

【0085】このとき、配送されたソフトウェアは専用 のディレクトリに格納されるので保守性が良く、またユ ーザは配送先のディレクトリ等を指定する文字列を入力

(10)

【0086】ユーザは端末装置の画面上で希望するソフ トウェアを効率よく選びたすことができ、そのインスト ールの方法も選択することができる。また、ユーザがソ フトウェアの動作環境をチェックする必要がなく、自動 的に環境チェックが行われる。

17

【0087】さらに、ソフトウェアのインストール時に 通信回線の使用をできるだけ少なくすることができる。 [8800]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、上述の リモートインストールシステムには次のような問題があ 10

【0089】現在、パソコン通信で流通しているソフト ウェアには、様々な種類のものがある。例えば、フリー ウェアと呼ばれるものは基本的に無料で配布され、シェ アウェアと呼ばれるものは機能制限付きで一旦無料で送 付された後、所定の代金が送金されれば機能制限が解除 されるととになっている。また、商品として販売されて いるものは、基本的に代金と引き換えに送付される。

【0090】配送センターがリモートインストールの機 スを行う場合、このような多様な販売形態に対応して、 代金を確実に受け取ることを保証する機構が必要にな る。特にシェアウェアの場合に、代金の受け取りと機能 制限の解除をどのようにして処理するかが問題となる。 【0091】本発明は、通信回線を介してソフトウェア を販売するサービスにおいて、配送したソフトウェアの 代金を自動的に決裁するソフトウェア代金決裁システム とその方法を提供することを目的とする。

[0092]

ウェア代金決裁システムの原理図である。図1のソフト ウェア代金決裁システムは、ユーザの端末装置に通信ネ ットワークを介してソフトウェアを配送する情報処理シ ステムに設けられ、ソフトウェア情報記憶手段51、価 格情報記憶手段52、処理手段53、および課金手段5

【0093】ソフトウェア情報記憶手段51は、登録ソ フトウェアの本体ファイルと管理情報とを含むソフトウ ェア情報を記憶する。価格情報記憶手段52は、上記登 録ソフトウェアの販売形態および価格に関する価格情報 40 を記憶する。

【0094】処理手段53は、第1のユーザから上記登 録ソフトウェアの配送要求を受け取った時、価格情報記 憶手段52 に記憶された上記価格情報に基づいてその登 録ソフトウェアの価格を決定し、上記販売形態に応じた 配送処理を行う。

【0095】上記価格情報には、フリーウェア、シェア ウェア等の登録ソフトウェアの販売形態とその価格とが 記述され、処理手段53はこの価格情報を参照して、配 送要求を受けたソフトウェアの価格を決定し、適当な配 50 ○データベースに登録するための情報

送処理を行うことができる。例えば、登録ソフトウェア がフリーウェアの場合は第1のユーザの端末に無料でイ ンストールし、商品の場合は指定された代金と引き換え にインストールする。また、シェアウェアの場合は、所 定の代金と引き換えに機能制限の解除に必要な処理を行 う。とうして、ソフトウェアの代金が自動的に決裁され る。

【0096】処理手段53は、上記ソフトウェア情報お よび価格情報を、例えばソフトウェアの登録を行う第2 のユーザの端末からあらかじめネットワークを介して受 け取り、それぞれソフトウェア情報記憶手段51および 価格情報記憶手段52に登録しておく。

【0097】また、課金手段54は、処理手段53が決 定した代金を上記第1のユーザに対して自動的に課金す る。これにより、配送センターまたは第2のユーザが有 料ソフトウェアの代金を確実に受け取ることが可能にな

【0098】例えば、図1のソフトウェア情報記憶手段 51および価格情報記憶手段52は、実施形態の図2に 能を利用して、ソフトウェアをユーザに販売するサービ 20 おけるホスト計算機63に付随する記憶装置に対応し、 処理手段53および課金手段54は、ホスト計算機63 のCPU(中央処理装置)に対応する。

[0099]

【発明の実施の形態】以下、図面を参照しながら本発明 の実施形態を詳細に説明する。 図2は、実施形態のリモ ートインストールシステムの構成図である。図2のシス テムにおいては、N個の端末61-1、・・・、61-Nが通信ネットワーク62を介してホスト計算機63と 結合している。端末61-1、・・・、61-Nは、サ 【課題を解決するための手段】図1は、本発明のソフト 30 ービスの対象となる各ユーザの端末装置であり、ホスト 計算機63は配送センター側にある。ホスト計算機63 は、ネットワーク62から見れば一台に見えるが、実際 には、複数の計算機による分散処理も可能である。 ず、ネットワーク62を介してホスト計算機63にソフ トウェア(コンテンツ)を登録する方法について説明す る。ソフトウェアの作者は、作成した本体ファイルとと もに登録に必要な情報をアップロードする必要がある が、このとき、アップロードする情報を標準化してお く。ソフトウェア情報をアップロードする具体的な方法 としては、標準化され、いくつかに分類された情報に、 その内容を示すTAGを付けて送るようにする。情報を 標準化することによって、登録作業やチェック作業の自 動化が可能となる。また、情報を分割してアップロード することにより、バグの発見時に必要な部分だけを再送 し、再度のアップロードに要する時間を短縮することが できる。アップロード情報は、大きく分類して次の5種 類となる。 [1] CFGファイル (コンフィギュレーシ ョンファイル):ソフトウェアをシステムに登録するた めの基礎情報(必須の情報)で、次のものを含む。

コンテンツ名称

コンテンツの前パージョン、現パージョン(必須ではな

19

販売形態(フリーウェア/シェアウェア/市販品)

動作可能なハードウェア

動作可能なOS

検索キーワード

○インストールの本処理の情報

コンテンツ本体の圧縮方法

インストールの方法

○インストール時の前処理と後処理の情報

前処理の有無と方法

後処理の有無と方法

- [2]説明ファイル:ソフトウェアの概要を書いた説明 (必須の情報)
- [3]本体ファイル:実行に必要なファイルを圧縮して 1つにまとめたもの(必須の情報)
- [4] CHKファイル (チェックファイル): ソフトウ ルを修飾するために、特別な言語で書かれたファイル で、環境依存性のあるソフトウェアのみ必要となる。よ く使われるものはシステムで提供するが、特殊なものは オプションとしてユーザが作成する。CHKファイルに は、例えば次のような情報が含まれる。

【0100】CHKEXE:オプションで行われる環境 チェックのための実行プログラム

VERSION: DLL (dynamic link library) のパ ージョン情報のチェックをオプションで行う必要がある 場合に作成される。

【0101】図30のチェックスクリプト40のような 情報をCHKファイルに記述しておくこともできる。

[5] インストール関連ファイル:リモートインストー ルの実際の手順を書いたもので、次のような情報が含ま れる。

【0102】 INSTALL: 実際のインストールの手 順書(手順を標準化した場合は不要)

標準化したインストール処理は以下のようになり、大半 のソフトウェアはこの範囲内でインストール可能であ る。

【0103】1. 指定されていれば、前処理を行う。

- 2. 圧縮された本体を端末のワーク領域にダウンロード する。
- 3. 本体を展開して、適当なディレクトリにファイルを コピーする。

【0104】4. 指定があれば、ファイル属性を変更す

- 5. 指定があれば、メニューやアイコン登録を行う。
- 6. 指定があれば、後処理を行う。

れるものに、ソフトウェアを登録するための情報 FIRST: INSTALLを標準化した場合に、標準 インストール処理の前に行う前処理で、例えば、バージ ョンアップ処理においては旧版のバックアップ処理等を 指す。

【0106】LAST: INSTALLを標準化した場 合に、標準インストールの後に行う後処理で、例えば、 環境変数ファイルCONFIG. SYSの鸖換え処理等 を指す。

10 次に、図3から図10までを参照しながら、ファイルの 具体例について説明する。図3から図6まではCFGフ ァイルの例を示しており、図7、8、9、10は、それ ぞれ説明ファイル、本体ファイル、CHKファイル、お よびインストール関連ファイルの例を示している。

【0107】図3、4、5、6のCFGファイルにおい て、;で始まる行はコメント文であることを表す。図3 の[name]はソフト検索用名称を表し、[vers ion] はそのバージョンを表し、[oldversi on]はその旧パージョンを表す。また、[type] ェアが動作する環境条件を調査してリモートインストー 20 は販売形態を表し、[price]は価格を表す。ここ では、[type]はSHAREとなっており、シェア ウェアであることを示している。[machine]は 動作可能なハードウェアを表し、ことではTOWNS、 FMR、PC98、PC-ATの4機種が挙げられてい

> 【0108】図4において、[os]は動作可能なOS を表し、ここではWIN31Jのみが挙げられている。 [key] は検索用のキーワードを表し、ここでは"中 国語"がキーワードとして記されている。 [compr 30 ession]は本体の圧縮形式を表し、ここではLH A方式と記されている。また、[instype]は可 能なリモートインストールの方法を表している。「RI icon.def」は、通常のリモートインス トールを行ってアイコンファイルicon. defに登 録する方法を表し、「INSTALLER ico n2. def」は、インストーラ(INSTALL. E XE) 自体をアイコン登録する方法を表し、「DLOA D」はダウンロードする方法を表す。 とこでは、これら の方法のいずれもが可能となっている。

> 40 【0109】図5において、[souko]はインスト ール時にソフトウェアを格納する推奨ディレクトリを表 し、CCではP1とP2の2つのディレクトリが記され ている。

【0110】[source]は圧縮された本体ファイ ル (アーカイブファイル) の情報を表し、ここではS1 とS2の2つのアーカイブファイルの情報が記されてい る。SIのファイル名はNEWWP. LZHで、展開後 (解凍後)の格納ディレクトリは@P1@、展開時のモ ードはM、ファイル容量は80000パイト、展開後 【0105】ICON:メニューとかマネージャといわ 50 の最低必要容量は200000バイトである。また、

S2のファイル名はNEWWPLIB. LZHで、展開 後の格納ディレクトリは@P2@、展開時のモードは F、ファイル容量は7000パイト、展開後の最低必要 容量は13000パイト、重複チェックの対象ファイル 名はGSWDLL. DLLである。

【0111】CCで、モードMが指定されていれば、端 末側で展開先ディレクトリを変更することができ、モー ドFが指定されていれば変更不可能である。また、GS WDLL. DLLは、アーカイブファイルNEWWPL で、端末上でファイル名の重複がないかどうかをチェッ クするために記されている。

【0112】[destination]は特殊な展開 先ディレクトリを表し、CCではD1として@WINS YSTEM@が記されている。また、[copy]はイ ンストール時に移動させるべきファイル等の情報を表 し、ことでは、C1として、S2で指定したアーカイブ ファイルに含まれるファイルGSWDLL、DLLを、 D1で指定したディレクトリに同じファイル名で移動す ることが記されている。Attrの欄のNは、移動後も 20 属性が不変であることを表す。

【0113】図6において、[first]は前処理の 情報を表し、インストールの際にアーカイブファイルの ダウンロード前に実行しておきたいコマンドが配され る。[1ast]は後処理の情報を表し、インストール の際にアイコン登録コマンド実行後に実行したいコマン ドが記される。

【0114】図7の説明ファイルは、図3から図6まで のCFGファイルに記述された新ワープローA2という ソフトウェアの概要をユーザに説明するための情報であ 30 り、図8の本体ファイルは、そのアーカイブファイルを 示している。アーカイブファイルNEWWP. LZH は、3つのファイルWP. EXE、NEWWP. IC O、README. DOCを含んでおり、アーカイブフ ァイルNEWWPLIB. LZHは1つのファイルGS WDLL. DLLのみを含んでいることが分かる。

【0115】図9のCHKファイルは、インストール時 の環境チェックのチェックスクリプトに対応する。とと では、WP. EXEというファイルがユーザの端末にあ ージョンかどうかのチェックと、それぞれのチェック結 果に応じた処理とが記述されている。

【0116】図10は、インストール関連ファイルの一 種であるICONファイルを示している。図10のIC ONファイルには、新ワーブローA2の実行ファイル、 カレント・ワーキング・ディレクトリ、アイコン登録用 のファイル等の情報が記述されている。このICONフ ァイルは、リモートインストール時のシステム登録の際 に使用される。

【0117】とのようなCFGファイル、説明ファイ

ル、本体ファイル、CHKファイル、およびインストー ル関連ファイルを、端末からホスト計算機63にアップ ロードすることにより、新ワーブローA2が自動的に登 録される。登録されたソフトウェアは、ユーザからの要 求に応じて有償または無償で端末に配送される。

【0118】ところで、リモートインストールシステム によりソフトウェアを販売する場合、ソフトウェアの種 類やユーザの過去の購入履歴等に応じて、課金のための 特別な手続きや価格の変更が必要になることがある。そ IB. LZHの中に圧縮格納されているファイルの1つ 10 とで、宅配するソフトウェアの種類に応じた課金を行う ために、さらに課金に関する手続きを定義したファイル をソフトウェア登録時にアップロードしておく。

【0119】図11は、端末61-i(i=1,

2. . . . , N)上で作成されるファイル群の例を示し ている。図11においては、メモリ71内で、CFGフ ァイル72、説明ファイル73、本体ファイル74、C HKファイル75、インストール関連ファイル76に加 えて、定義ファイル77および書換えファイル78が作 成される。そして、これらのファイル群がホスト計算機 63にアップロードされる。

【0120】 ととで、シェアウェアソフトの作者がそれ をホスト計算機63に登録する場合を考える。シェアウ ェアの場合には、作者は、シェアウェアの送金手続き等 を定義ファイル77に記述しておく。定義ファイル77 には、ソフトウェア名、ソフトコード、送金先、送金金 額、送金のタイプ、ユーザシステムのアップデートの方 法が記述される。

【0121】図12は、シェアウェア用の定義ファイル 77の例を示している。図12の定義ファイルAAA S. CFGにおいて、[name]はシェアウェア「A AAスケジューラ」の名称を表し、[type]には送 金手続きが記述されている。 ととでは、ソフトコード5 55に対する送金先のIDとして、FJOKIが記され ている。AAAは指定追番のラベルを表し、ここでは 「AAAスケジューラ」を意味している。[pric e]は価格を表し、[machine]と[os]は、 それぞれ動作可能な機種とOSを表し、[key]は検 索用のキーワードを表す。

【0122】[instype]には送金のタイプが記 るかどうかのチェックと、もしあれば、それが最新のバ 40 述され、ここでは、送金依頼されればその場で機能制限 を解除する処理が記されている。また、「Iast」に はインストールの後処理として、ユーザファイルのアッ プデート処理が記述される。 ここでは、コマンドCHG INIを用いて、ファイルINI. DEFに記述されて いる内容に従いユーザのファイルを售き換える処理が記 されている。

> 【0123】尚、通常のソフトウェアとシェアウェアと の送金手続きの違いは、[type]のセクションで識 別される。CHKファイル75は、送金手続きに関する 50 オプションファイルの1つとしても使用され、インスト

(13)

ール時にユーザとホスト計算機63がインタラクティブ にやりとりする内容が記述される。図13は、このよう なCHKファイル75の例を示している。図13のCH KファイルAAAS. CHKには、ファイルAAA. I NIがユーザシステムにあるかどうかを調べて、その格 納場所をユーザに確認する処理が記述されている。AA A. INIはシェアウェアの機能を設定するためのファ イルで、その [UserInfo] のセクションに正し い情報を書込まないと、シェアウェアは完全には助作し ない。

【0124】曹換えファイル78は、ユーザシステムの **魯換え方法を定義するオプションファイルである。図1** 4は、書換えファイル78の例を示している。図14の 容換えファイルINI. DEFには、ユーザシステムの ファイルAAA. INIの中の[UserInfo]の セクションのLicenceの値をAA123AAAに 審換える処理が記述されている。 Licence=AA 123AAAは、シェアウェアの機能制限を解除する暗 号コードの役割を果たす。

【0125】図15は、図11に示したファイル群のア 20 ップロード処理の例を示している。図15において、シ ェアウェアの作者は、まず本体登録ファイルとして、C FGファイル72 (AAA. CFG)、説明ファイル7 3 (AAA. TXT)、インストール関連ファイル76 (CCではアイコンファイルICON. DEF)、およ び本体ファイル74 (AAA、LZH)を自分の端末か らアップロードする。ホスト計算機63は、これらのア ップロード情報をコンテンツデータベース81に登録す る。ことでは、アップロードされたソフトウェア「AA Aスケジューラ」のソフトコード、名称、タイプ (TY 30) PE)、本体ファイル名、説明ファイル名、アイコンフ ァイル名等が管理情報として登録されている。タイプの **棡のSHAREはソフトウェアの種類がシェアウェアで** あることを表す。コンテンツデータベース81は、例え ば、ホスト計算機63内または外部のディスク装置内に 設けられる。

【0126】次に、作者は送金手続きファイルとして、 定義ファイル77 (AAAS. CFG)、CHKファイ ル75(AAAS. CHK)、および書換えファイル7 8 (INI. DEF) をアップロードする。 これによ り、送金手続きファイルAAASのソフトコード、名 称、タイプ、CHKファイル名、後処理用のファイル名 等がコンテンツデータベース81に登録される。後処理 用のファイルとして、ととでは、書換えファイル78の ファイル名【NI、DEFが記されている。また、タイ プの櫚のSOKIN#RISは、ソフトウェアの種類が シェアウェアの送金手続きファイルであることを表し、 AAAS. CFGの [instype]の情報に対応し ている。

【0127】次に、図16から図20までを参照しなが 50 【0132】次に、図18において、ホスト計算機63

ら、アップロードされたファイル群を用いたシェアウェ アの送金手続きについて説明する。シェアウェア手続き においては、先願のリモートインストールの手続きに加 えて、ブロトコル上に送金フラグを設ける。そして、端 末からこのフラグを立ててソフトウェアの検索を要求す ることにより、シェアウェア手続きを選択できるように する。また、端末の画面に送金フラグをON/OFFす るメニューを表示させる。

【0128】図16、17、18、19は、シェアウェ 10 ア「AAAスケジューラ」の送金手続きを示している。 ただし、送金手続きの前に、シェアウェア「AAAスケ ジューラ」は機能制限付きでユーザシステムにインスト ールされているものとする。ユーザがこのソフトウェア を購入しようとした時は、ホスト計算機63と端末の間 で図示のようなコマンド/レスポンスのやりとりを行

【0129】図16において、端末は、まずユーザ環境 をホスト計算機63に送信し(ステップS31)、ホス ト計算機63はこれを受信すると応答を返す(ステップ S32)。次に、ユーザがソフトウェア検索用のキーワ ードリストを要求すると(ステップS33)、ホスト計 算機63はキーワードリストを返送する(ステップS3 4).

【0130】このとき、図17に示すように、端末の画 面上にはオプション手続きのメニュー82が表示され、 ユーザはその中から「送金」を指定し、キーワードリス トの中からキーワードを選択する。これにより、送金フ ラグSOKINが立てられ(オンになり)、シェアウェ アの検索を開始する指示がホスト計算機63に送られる (ステップS35)。ホスト計算機63は、指定された キーワードでコンテンツデータベース81を検索し、タ イブがSOKINで始まるソフトウェアの名称とその送 金手続きファイル (送金ソフト) のソフトコードとを返 す(ステップS36)。 ととでは、「AAAスケジュー ラ」、「BBBスケジューラ」等の名称および送金ソフ トのソフトコード4000、4001等が返送されてい

【0131】端末は送金ソフトのみリスティングし、ユ ーザはリスティングされた中の特定の送金ソフトを指定 40 する (ステップS37)。 ここでは、ソフトコード40 00が指定されている。ホスト計算機63は、ソフトコ ード4000の送金ソフトの条件により端末側とネゴシ エーションを行う (ステップS38)。 ここでは、ま ず、コマンドST4を用いてユーザシステム内のAA A. INIの位置を調べるように端末に指示する。これ を受けて、端末はAAA.INIの場所を調べ、その場 所はE:¥AAAということをホスト計算機63に通知 する (ステップS39)。ST4というコマンドは、あ らかじめ端末側に具備されているものとする。

はダイアログBOX83を端末の画面に表示させ、AA A. INIの位置はE: ¥AAAでよいかどうかをユー ザに確認する(ステップS40)。ダイアログBOX8 3に表示されたディレクトリが正しければ、ユーザはそ のディレクトリをそのまま返送し(ステップS41)、 ホスト計算機63は、ユーザシステムの書き換えるべき ファイルのディレクトリパスはE: ¥AAA¥AAA. INIと確定する。もし、表示されたディレクトリが正 しくなければ、ユーザは正しいディレクトリ名を入力す る。例えばG:¥GGGと入力すると、端末はディレク 10 行う。 トリパスG: YGGGYAAA. INIをホスト計算機 63に返す。AAA. INIの格納場所が確定したの で、ホスト計算機63は、シェアウェア送金が可能であ るととを端末に通知する(ステップS42)。

25

【0133】次に、図19において、ユーザは機能制限 の解除を要求する(ステップS43)。 これを受けて、 ホスト計算機63は図12の定義ファイルの[inst ype]を参照し、代金をそのユーザの口座等から引き 落とした後に、AAA. INIの書換え手順が記述され に、定義ファイルの [last]を参照して後処理のコ マンドCHGINIを送り、INI. DEFの手順に従 って書換えを行うことを端末に指示する。

【0134】これを受けて、端末はダウンロードされた INI. DEFを参照し、図20に示すようにAAA. IN I を書換える。図20 においては、書換え後の [U serInfo] OLicence KAA123AAA が書込まれていることが分かる。これにより、シェアウ ェア「AAAスケジューラ」の機能制限が解除され、ユ ーザシステム上で完全に動作するようになる。

【0135】その後、ホスト計算機63はINI. DE Fを端末から削除して、処理を終了する。図12の定義 ファイルでは、[instype]のセクションにその 場で制限解除を行うという情報が記されていたので、代 金の引き落としと同時にシェアウェアの機能制限を解除 した。しかし、一般のパソコン通信センターと同様に、 ホスト計算機63が代金引き落としとシェアウェア登録 者への電子メールの発行だけを行う構成とすることもで

【0136】図21は、代金引き落としおよび電子メー 40 ルの発行のみをサポートする場合の定義ファイル77の 例を示している。図21の「BBBスケジューラ」の定 義ファイルBBBS. CFGにおいて、[name]か ら [key] までのセクションについては図12と同様 である。「instype」には送金処理のみが記され ており、その場での機能制限の解除は行われない。ま た、この場合は、「BBBスケジューラ」の作者は図1 3、14のようなCHKファイル、曹換えファイルを用 意しなくてもよい。 定義ファイルBBBS.CFGがホ スト計算機63にアップロードされると、コンテンツデ 50 使用することができるようになる。

ータベース81のタイプの欄にはSOKIN#MAIL と記録される。

【0137】図22、23、24は、ソフトウェア「B BBスケジューラ」の代金引き落とし手続きを示してい る。ただし、この手続きの前に、シェアウェア「BBB スケジューラ」は機能制限付きでユーザシステムにイン ストールされているものとする。ユーザがこのソフトウ ェアを購入しようとした時は、ホスト計算機63と端末 の間で図示のようなコマンド/レスポンスのやりとりを

【0138】図22において、端末は、まずユーザ環境 をホスト計算機63に送信し(ステップ851)、ホス ト計算機63はこれを受信すると応答を返す(ステップ S52)。次に、ユーザがソフトウェア検索用のキーワ ードリストを要求すると(ステップS53)、ホスト計 算機63はキーワードリストを返送する(ステップS5 4).

【0139】とのとき、図23に示すように、端末の画 面上にはオブション手続きのメニュー82が表示され、 ている曹換えファイルINI. DEFを送付する。さら 20 ユーザはその中から「送金」を指定し、キーワードリス トの中からキーワードを選択する。これにより、送金フ ラグSOK I Nが立てられ、シェアウェアの検索を開始 する指示がホスト計算機63に送られる(ステップS5 5)。ホスト計算機63は、指定されたキーワードでコ ンテンツデータベース81を検索し、タイプがSOKI Nで始まるソフトウェアの名称とその送金ソフトのソフ トコードとを返す(ステップS56)。端末は送金ソフ トのみリスティングし、ユーザはリスティングされた中 からソフトコード4001の送金ソフトを指定する(ス 30 テップS57)。

> 【0140】次に、図24において、ホスト計算機63 はメッセージ84を端末の画面に表示させ、課金してよ いかどうかをユーザに確認する(ステップS58)。と のとき、ホスト計算機63は図21の定義ファイルの 「instype]を参照し、フラグSOKINの値を メール発行のみを表す「0 x 0 8」に変更して、端末に 返送する。ユーザは、課金されてもよければOKを、購 入しない場合はNGを選択する。ととでは、OKが選択 され、登録者に対するメールの発行の依頼が端末からホ スト計算機63に送られる(ステップS59)。これを 受けて、ホスト計算機63は代金をそのユーザの口座等 から引き落とし、「BBBスケジューラ」の登録者に代 金引き落としを知らせる電子メールを送る。メールの送 付先としては、定義ファイルの[type]のセクショ ンの送金先FJOKIを用いる。

【0141】ホスト計算機63から電子メールを受け取 った登録者は、電子メール等の手段により、ソフトウェ アの購入者に機能制限解除の方法を連絡する。これによ り、購入者は「BBBスケシューラ」のすべての機能を

【0142】ところで、ユーザがあるソフトウェアの旧 バージョンまたは関連するソフトウェアを既に購入して いるかどうかによって、そのユーザに対する販売価格の 設定を変えたい場合もあり得る。この場合、ソフトウェ アの登録者は、定義ファイル77の[price]のセ クションに、複数の価格とその販売条件とを記述してお く。例えば、既購入のソフトウェアのソフトコード、ユ ーザID(UID)、およびマシンID(MID)とを 用いて、価格の変更条件を記述することができる。ここ I Dはインストール先の端末を一意に特定する識別子で ある。このような、定義ファイル77を用いた複数の価 格設定の方法は、シェアウェアの送金手続きに限らず、 通常の商品として販売されるISV (independant soft ware vender) ソフトの価格設定にも同様に適用でき

27

【0143】図25は、複数の価格を設定した定義ファ イル77の例を示している。図25の「CCCスケジュ ーラ」の[type]のセクションは、ISVソフトで あることを表す。また、[price]のセクションに 20 は、0円、2000円、5000円の3つの価格と、そ れらのうちから販売価格を選択するための条件が記され ている。販売価格の選択条件は次の通りである。

(a) アクセスしてきたユーザおよび端末がソフトコー ド111のソフトウェアXSOFTを既に買っている場 合は無料。XSOFTは、例えば、CCCスケジューラ の前身となるソフトウェアである場合もあり、CCCス ケジューラの旧バージョンである場合もある。

(b) アクセスしてきたユーザまたは端末がソフトコー ている場合は2000円。YSOFTは、CCCスケジ ューラの関連ソフトウェアである。

(c) (a) または (b) に該当しない場合は5000 円。また、ホスト計算機63のデータベースは図26に 示すように構成される。図26において、カスタマデー タベース85は、リモートインストールシステムのユー ザとその端末に関する管理情報を記憶し、購入データベ ース86は、過去にソフトウェアを購入したユーザ等に 関する購入履歴を記憶する。また、コンテンツデータベ ース81のCCCスケジューラのPRICEの欄には、 価格の選択条件を記した価格ファイル87の格納先が記 録される。これらのデータベース85、86、81は、 ホスト計算機63内または外部のディスク装置内に設け られ、価格ファイル87もまたそのディスク装置に格納 される。ホスト計算機63は、コンテンツデータベース 81を参照してCCCスケジューラの価格ファイル87 を読み出し、その記述に従って価格を決定する。

【0144】図27は、価格ファイル87に基づく価格 決定処理のフローチャートである。 図27 において処理 が開始されると、ホスト計算機63は、まずカスタマデ 50 料ソフトウェアの区別や、価格の設定条件等が指定され

ータベース85と購入データベース86を参照し、アク セスしてきたユーザのUIDおよびその端末のMIDの 組みあわせで、ソフトコード111のソフトウェアが瞬 入されたことがあるかどうかを調べる(ステップS6 1)。もし、そのような履歴データがあれば価格を0円 として(ステップS62)、処理を終了する。そのよう な履歴データがなければ、次に、アクセスしてきたユー ザのUIDまたはその端末のMIDを含む購入履歴の中 に、ソフトコード123または124のソフトウェアの で、UIDはユーザを一意に特定する識別子であり、M 10 購入記録があるかどうかを調べる(ステップS63)。 もし、そのような履歴データがあれば価格を2000円 として(ステップS64)、処理を終了する。そして、 そのような履歴データがなければ、価格を5000円と して(ステップS65)、処理を終了する。

> 【0145】今、CCCスケジューラの購入を希望する ユーザのUIDをFJOTAとし、そのMIDを000 5とする。図26の購入データベース86には、そのユ ーザがその端末を用いてソフトコード111のソフトウ ェアを購入したことが記録されているので、ステップS 61の判定結果はYESとなり、CCCスケジューラは 無料で宅配される。

> 【0146】もし、ソフトコード111、123、12 4のソフトウェアのいずれも購入していないユーザが、 それらのいずれも購入していない端末からアクセスした 場合には、価格は最高額の500円となる。また、ソ フトコード111の購入履歴があったとしても、そのU IDとMIDのうち片方がアクセスに用いられた識別子 と一致しなければ、ソフトウェアは有料となる。

【0147】図25の定義ファイルは価格設定の一例に ド123または124のソフトウェアYSOFTを買っ 30 過ぎず、登録者はソフトコード、UID、MIDを組み 合わせて、他の任意の選択条件を設定してもかまわな い。例えば、特定のUIDまたはMIDに対しては、特 別価格で販売するように設定することもできる。このよ ろに、定義ファイル77に価格の設定条件を記述してア ップロードすることにより、ソフトウェアの多様な価格 設定が可能になる。

> 【0148】また、販売対象のソフトウェアがISVソ フトではなくシェアウェアの場合は、図19または図2 4における代金引き落としの際に、その価格ファイルに 40 基づいて価格が決定される。

【発明の効果】本発明によれば、通信回線を介してソフ トウェアを販売するサービスにおいて、多様なソフトウ ェアの代金を自動的に決定し、課金処理を行うことがで きる。特に、シェアウェアの場合に、代金を引き落とし てから機能制限の解除を行うことが可能になる。

【0150】また、ソフトウェアの登録者は代金の決裁 方法を指定して、その情報をあらかじめ登録しておくて とができる。例えば、フリーウェア、シェアウェア、有

30

ス

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の原理図である。

【図2】実施形態のシステム構成図である。

【図3】CFGファイルを示す図(その1)である。

29

【図4】CFGファイルを示す図(その2)である。

【図5】CFGファイルを示す図(その3)である。

【図6】CFGファイルを示す図(その4)である。

【図7】説明ファイルを示す図である。

【図8】本体ファイルを示す図である。

【図9】第1のCHKファイルを示す図である。

【図10】ICONファイルを示す図である。

【図11】 端末上で作成されるファイル群を示す図であ

【図12】第1の定義ファイルを示す図である。

【図13】第2のCHKファイルを示す図である。

【図14】 書換えファイルを示す図である。

【図15】アップロードを示す図である。

【図16】シェアウェア手続きを示す図(その1)であ z

【図17】シェアウェア手続きを示す図(その2)であ z

【図18】シェアウェア手続きを示す図(その3)であ ス

【図19】シェアウェア手続きを示す図(その4)である。

【図20】ファイルの書換えを示す図である。

【図21】第2の定義ファイルを示す図である。

【図22】代金引き落とし手続きを示す図(その1)である。

【図23】代金引き落とし手続きを示す図(その2)である。

【図24】代金引き落とし手続きを示す図(その3)である。

【図25】第3の定義ファイルを示す図である。

【図26】ホスト計算機のデータベースを示す図であ 2

【図27】価格決定処理のフローチャートである。

【図28】 先願のリモートインストールシステムの構成 図である。

【図29】リモートインストールのフローチャート (その1) である。

【図30】リモートインストールのフローチャート(その2)である。

【図31】リモートインストールのフローチャート(その3)である。

【図32】インストール方法選択ウィンドウの例を示す 図である。 【図33】リモートインストールプロトコルを示す図 (その1)である。

【図34】リモートインストールプロトコルを示す図(その2)である。

【図35】キーワード選択のブロトコルを示す図である。

【図36】キーワードの表示例を示す図である。

【図37】環境情報の送信プロトコルを示す図である。

【図38】環境チェックのブロトコルを示す図である。

10 【図39】自動インストールのフローチャートである。

【図40】設定ファイルの例を示す図である。

【符号の説明】

21、63 ホスト計算機

22 通信回線

23、61-1、61-N、61-i 端末

24 表示装置

25 ハードディスク

31、38、39 環境ファイル

32 第1キーテーブル

20 33 第2キーテーブル

34、44 設定ファイル

35 ソフトウェア群

36 倉庫ウィンドウ

37 アイコン

40 チェックスクリプト

41 ファイル本体

42、43 インストールスクリプト

51 ソフトウェア情報記憶手段

52 価格情報記憶手段

30 53 処理手段

54 課金手段

62 ネットワーク

71 メモリ

72 CFGファイル

73 説明ファイル

74 本体ファイル

75 CHKファイル

76 インストール関連ファイル

77 定義ファイル

40 78 書換えファイル

81 コンテンツデータベース

82 メニュー

83 ダイアログBOX

84 メッセージ

85 カスタマデータベース

86 購入データベース

87 価格ファイル

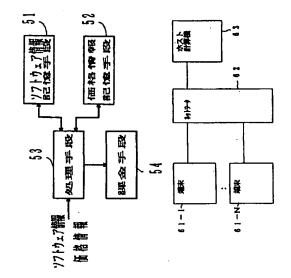
【図1】

【図2】

【図8】

本発明の原理図

実施形態のシステム構成図 本体ファイルを示す図



NEWWP, LZH=WP, EXE+NEWWP, ICO+README, DOC NEWWPLIB. LZH=GSWDLL. DLL

【図13】

第2のCHKファイルを示す図

"あなたのAAA_INIの場所を入力してください、"WST4DIBM" : WS :IOTARET-GRETBASKINHRIS; MAS. CER. "あたたのシステムにはMAL INIがありません。 :NG; ब्रज्जज

[図7]

説明ファイルを示す図

新ワープロ-A2は、当社が最新の技術をもって開発した。中国語まで対応出来るワープロです....

【図9】

第1のCHKファイルを示す図

MQ1 FILE "WP. EXE";
MA1 "NONE" then DLOAD
else IC#SOUKO = "@ST4DIR@";
MQ2 FILE "WP. EXE"
MA2 @ST4DATE@ < "1995/06/30 00:00:00" then SQ2;

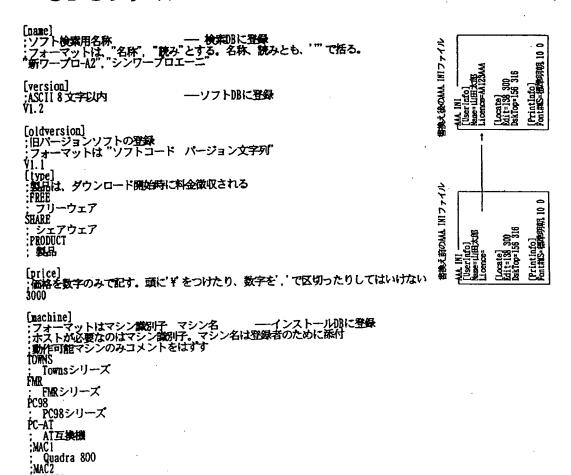
estadaire く 1995/06/30 00:00:00 them SQ2; else SQ1; QUERY "貴方のマシンに、既に、最新版が入ってます"; "強行" then RIS; "不要"then NG; FILE "GSWDLL.DLL"; "NONE" then active=S2, active=C1, RIS; else RIS;

[図3]

【図20】

CFGファイルを示す図(その1)

ファイルの音換えを示す図



【図10】

ICONファイルを示す図

[ICON]
GROUP=RIS倉庫
TITLE=新ワープロ-A2
EXE=81C#SOUKO®¥WP. EXE
CWD=81C#SOUKO®
WICON=81C#SUKO®
WICON=81C#SUKO®
TEXETYPE=WIN

; LC50

【図4】

【図14】

書換え プァイル を示す図

CFGファイルを示す図(その2)

```
[gs]
;[machine]と同様
WIN31]
                       ---インストールDBに登録
 日本語 Windows 3.1
日本語 Windows NT 3.1
DOS/V Ver. 5.x
日本語MS-DOS Ver. 5.0
DOS3J
                                                                          1-がステムのAAA. INIファイルを書き:
[UserInfo]セクションのLicenceの4
 日本語MS-DOS Ver. 3.x
TOWNS OS
MACOS7
MaçOS Ver. 7.0
[key]
;フォーマットは、「"キー1","キー2",...,"キー1"」を
;一行に書く。複数指定可能 ――検索Bに登録
"中国語"
[compression]
;圧縮の形式を示す。コメントの付け変えのみ可
;NONE
:圧縮なし
LHA
; LHA による圧縮
TGZ
 gnu tar + gzipによる圧縮
ZIP
<01C#TARGE
UserInfo]
icence=AA1</pre>
```

【図34】

リモートインストールプロトコルを示す図(その2)

```
RIS_CHEENV=RESP(ホスト→ 端末)
RID=6,
JUDG=1,
STRFLACC:
SOFT=6,
WORRDIR="D: YRISYSOURO",
SOURODIR="D: YRISYSOURO",
WORRDIR="D: YRISYSOURO",
SOURODIR="D: YRISYSOUROFFN" 

WORKSIZ=309000,
SOUROSIZ=549
```

【図5】

CFGファイルを示す図(その3)

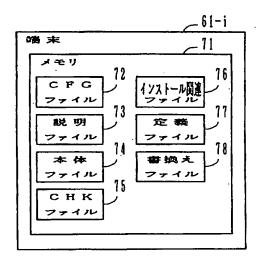
【図6】

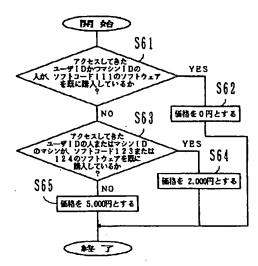
CFGファイルを示す図(その4)

(図11)

【図27】

端末上で作成されるファイル群を示す図 価格決定処理のプローチャート



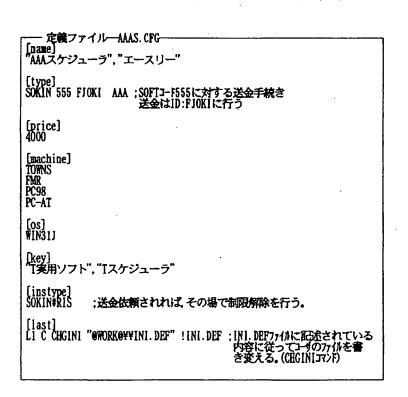


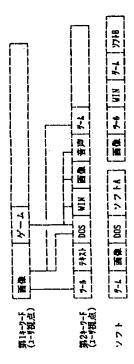
【図12】

【図36】

第1の定義ファイルを示す図

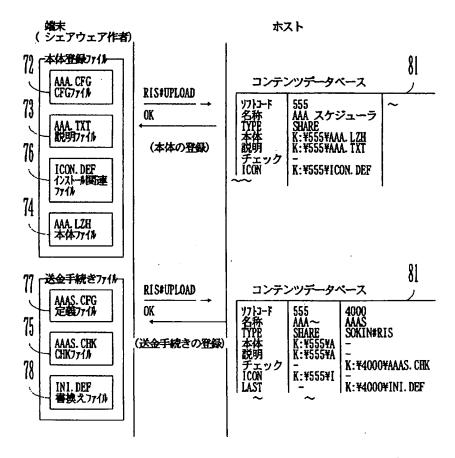
キーワードの表示例を示す図





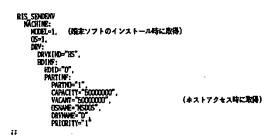
【図15】

アップロードを示す図



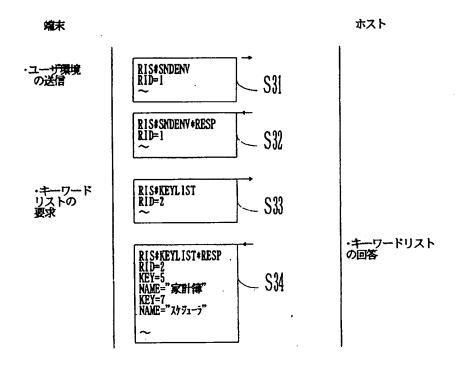
· 【図37】

環境情報の送信プロトコルを示す図



【図16】

シェアウェア手続きを示す図(その1)



【図40】

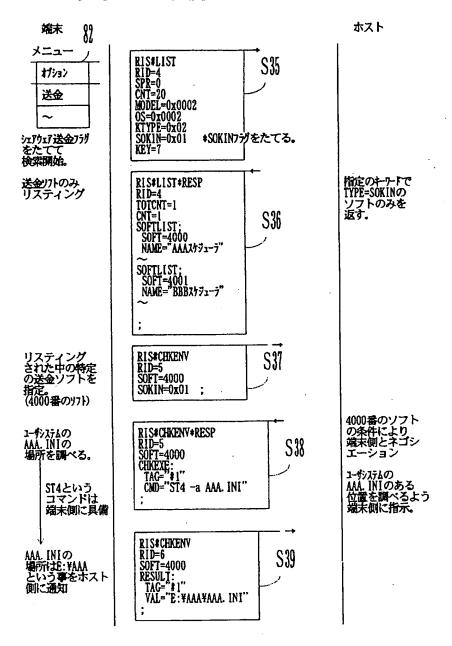
設定ファイルの例を示す図

[DstDirs] 1=D: YRISYKOBUTA 2=D: YWINDOWSYSYSTEM

[Files];Description,	Dst(Dir:Name),	Shared
Soft2.Exe,	1:Soft2.Exe,	N
TOWNS.DRV	2:FONT.DRV	N

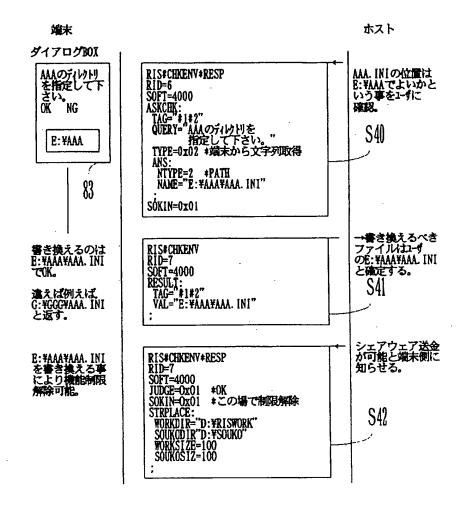
【図17】

シェアウェア手統きを示す図(その2)



【図18】

シェアウェア手続きを示す図(その3)



【図19】

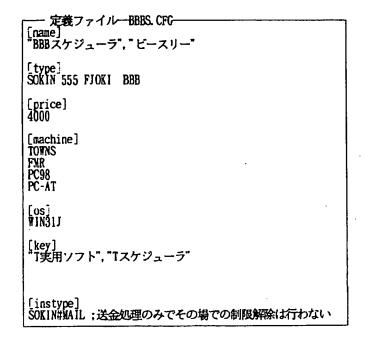
シェアウェア手続きを示す図(その4)

端末

ホスト 機能制限の解除を要請。 代金引き落とし RIS#INSTALL RID=8 CNT=1 CAT=1
SOKIN=0x01 *この場で制限解除
PACK:
SOFT=4000
TYPE=0x01
STRPLACE:
WORKDIR="D:*RISWORK"
SOUKODIR"E:*AAA"
WORKSIZE=100
SOUKOSIZ=100: **S43** AAA INIの曹換え 手順が記述されて いるINI.DEFを 送付。 INI. DEFを ダウンロード DLOAD D: YRISWORKY IN J. DEF E:YAAAYAAA, INI を書き換えること により機能解除を 行う。 INI. DEFを CHGINI D:YRISWORKYINI. DEF INI.DEFの手順に従って書換えることを 指示。 DEL D: YRISWORKYINI. DEF 削除

【図21】

第2の定義ファイルを示す図

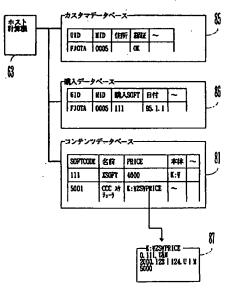


【図26】

【図35】

(コマンド)





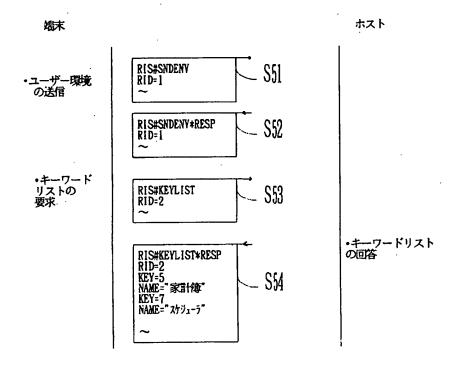
キーワード選択のプロトコルを示す図

RIS_KEYLIST

マンド) RIS_LIST KEY=52, KEY=53

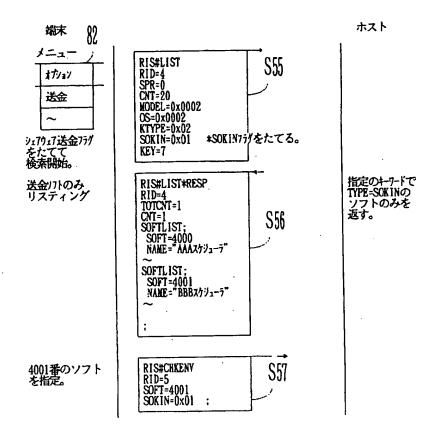
【図22】

代金引き落とし手続きを示す図(その1)



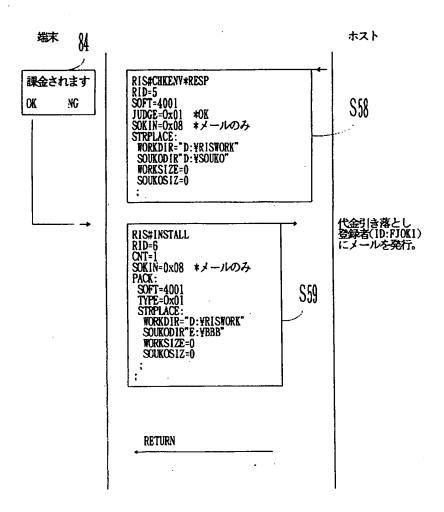
【図23】

代金引き落とし手続きを示す図(その2)



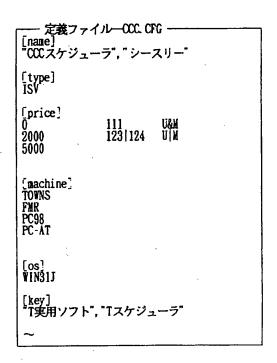
【図24】

代金引き落とし手続きを示す図(その3)



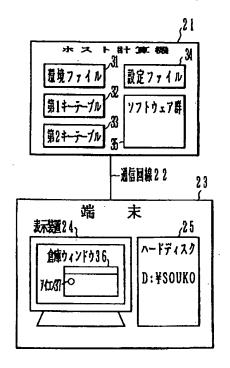
【図25】

第3の定義ファイルを示す図



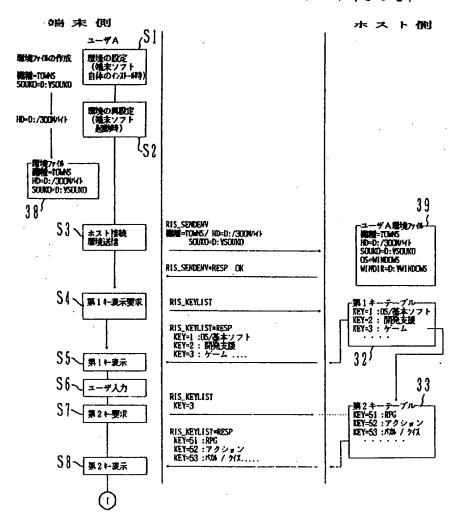
【図28】

先願のリモートインストールシステムの構成図



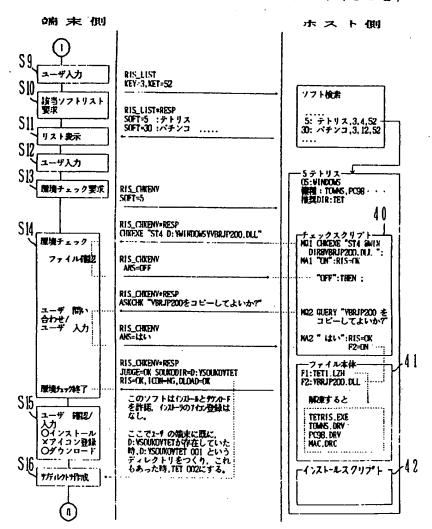
[図29]

リモートインストールのフローチャート(その1)



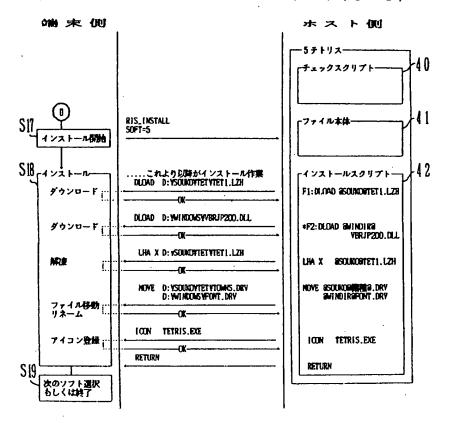
【図30】

リモートインストールのフローチャート(その2)



【図31】

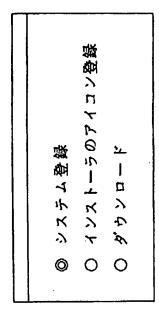
リモートインストールのフローチャート(その3)



【図32】

【図33】

インストール方法度状ツィンドウの何を示す図 リモートインストールプロトコルを示す図(その1)



```
RIS_SENDENV(領末→ホスト)
RID=1,
NID=1,
TIME=1994/08/94/12/20/20,
MACHINE:
MODEL #1
          MODEL=1,

OS=1,

DRV:

DRVKIND=HS,

HDINF:

UNITAL
                      HDID=0,
PARTINF:
                           VARTINE:
PARTNO=1,
CAPACITY=400000.
VACANT=200000,
OSNAME=HSDUSZ,
DRYNAME=D,
PRIORITY=?
                        PART INF:
                           *ARTINF:
PARTNO=2,
CAPACITY=500000,
VACANT=300000,
(ISNAME=HSDOS,
DRVNAME=E,
PRIORITY=?
                   ;
Drvkind=ks,
                 DRVKIND=HS,
HD1NF:
HD1D=1,
PARTINF:
PARTND=1,
CAPACITY=500000,
VACANT=200000,
CSNAME=MSDOS,
DRVNAME=F,
PRIORITY=?
                        PARTINF:
PARTINO-2,
CAPACITY=700000,
VACANT=300000,
OSNAME=HSDOS,
DRWAME=G,
PRIORITY=?
                    DRVKIND=F2.
DRVKIND=F2.
DRVKIND=C
               , SOUKODO(R=D: YRISYSOUKO, <--------ここで倉庫ディレクトリを指定
WINDIR=D: WIMDOMS,
MEM ______
                    WHEH=8000000,
TPA=400000
         MPSWD="1234"
```

【図38】

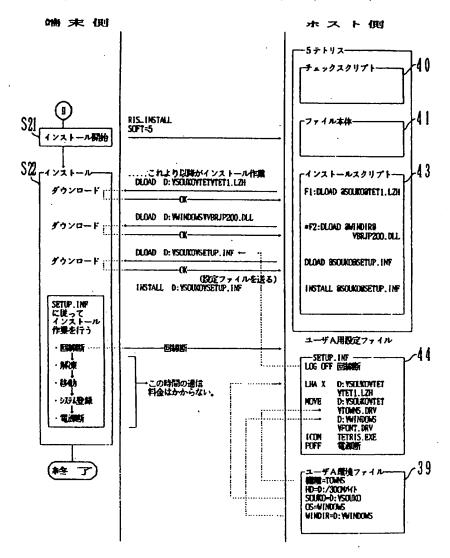
環境チェックのプロトコルを示す図

```
SOFT=5 (ソフトコード5番をチェックしたい)
RIS_CHKENV*RESP
  CHEDE:

TAG="VBRJP200.DLL" (VBRJP2
OND="ST4 D: WHINDOWSYSYSTEMYVBRJP200.DLL"
                                                 (VBRJP200.DLLというファイルがシステムディレク
)0.DLL" トリにあるか関査)
    WORKDI R="D: YRI SYKOBUTA"
Soukodi R="D: Yri sykobuta"
  WORKS1Z=700000,
SOUROS1Z=500000
RIS_CHKENV
  SOFT=5,
RESULT:
TAG="VBRJP200.DLL",
VAL="OFF"
                                       (VBRJP200.DLLというファイルはシステムディレクトリにない)
RIS_CHKENV*RESP
   ASKCHECK:
                                       (ユーザに問いあわせる)
     MUER I=
このソフトを実行するためには、YBRJP200.DUか必要ですが、
あなたのシステルにはこのアイトが見つかりません。
このままでは実行できませんが、インスト・トレてもよろしいですか?"、
TYPE-0、
ANS:
        CODE="OK",
Name="OK"
      àns
        OODE="CANCEL",
NAME="CANCEL"
RIS_CHKENY
   SOFT=5,
RESULT:
TAG="Q1",
VAL="OK"
                           (ユーザがインストールしてもよいと答える)
 RIS_CHKENV*RESP
    JUDGE="OK"
                             (インストール可能)
 RIS_INSTALL
ONT=1,
TYPE="RIS".
STRPLACE:
  SOFT=5,
workdir="d: yrisykobuta",
soukodir="d: yrisykobuta"
```

【図39】

自動インストールのフローチャート



フロントページの続き

(72)発明者 原 孝

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社内 (72)発明者 岡田 利司郎

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社内

(72)発明者 山嵜 利哉

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地

富士通株式会社内